# BEST AVAILABLE COPY

(19)日本国特許庁 (JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号 特開2001-257715

(P2001-257715A)

(43)公開日 平成13年9月21日(2001.9.21)

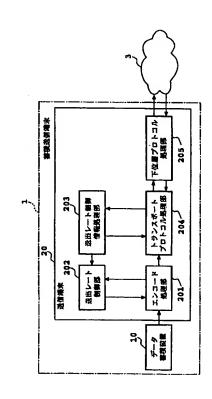
						(10) 241	74 H	- MAIO	7-371	11 H (50	01. 3. 21)
(51) Int.Cl. <sup>7</sup>		識別記号		FΙ				テーマコート*(			(参考)
H04L	12/56			G 0 6 1	F 1	3/00		3 !	5 3 A	5 B (	77
G06F	13/00	353			1	3/38		3	10B	5 B (	8 9
	13/38	310		H041	L 1	3/08				5 C (	64
H04L	12/28			H041	7	7/173		6 :	2 0 Z	5 K (	30
	13/08			H 0 4 L 11/20			1 (	102A 5K034			
			審查請求	未請求	水	頁の数 2	OL	(全	6 頁)	最終	頂に続く
(21)出願番号		特顧2000-65660( P200	0-65660)	(71)出顧人 000004352 日本放送協会							
(22)出顧日		平成12年3月9日(2000	平成12年3月9日(2000.3.9) 東京都股谷区神南2丁目2番1号								
			,	(72)発明者 山本 正男							
				( )				<b>区</b> 科-	-丁月10	2811日	日本放
									· 介 作究所内		H-T-1/A
				(72)発明者 山本 真							
				東京都世田谷区砧一丁目10番11号 日本放							
									<b>F究所内</b>		
*				(74) €	里人	100077	481				
						弁理士	谷	錢一	( <b>5</b> \} 2	名)	
			•								
				1.						最終	首に持く

# (54)【発明の名称】 蓄積送信端末

# (57)【要約】

【課題】 良好な実時間再生を行うことができるように 送出レートを制御する。

【解決手段】 ACKを受信する度に、送出レート制御情報処理部203によりRTTを計算し、得られたRTTと、ACKに付加されたデータ蓄積量BUFの情報とに対応する送出レートを取り出し、取り出された送出レートに基づき送出レート制御部202により送出レートを変更する。



(2)

特開2001-257715

## 【特許請求の範囲】

【請求項1】 蓄積してある実時間性を有するデータ を、ネットワークに接続されている受信再生端末からの データ送信要求に応答して、該ネットワーク上に送信す る蓄積送信端末において、

RTTおよびパッファ充足度と、送出レートとを対応さ せてストアしたストア手段と、

前記受信再生端末からのバッファ充足度情報を受信する 度にRTTを計算する計算手段と、

れたバッファ充足度情報とに対応する送出レートを前記 ストア手段から取り出す取出手段と、

該取出手段により取り出された送出レートでデータを転 送する制御手段とを備えたことを特徴とする蓄積送信端 末。

【請求項2】 請求項1において、前記制御手段は、前 記計算手段による計算により得られたRTTが予め定め た基準値以下か否かを判定する判定手段を有し、該判定 手段により肯定判定された場合、バッファ充足度が所定 値に達するまで、送出レートを段階的に上げることを特 徴とする蓄積送信端末。

## 【発明の詳細な説明】

#### [0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、映像・音声データ 等の実時間性のある蓄積データの転送レートを制御可能 な蓄積送信端末に関する。

## [0002]

【従来の技術】従来から、パケット交換型ネットワーク 上での転送レート制御方法としては、次の2つの方法が 知られている。

【0003】第1の転送レート制御方法としては、イン ターネットプロトコルのTCP(Transmission Control Protocol) で用いられているように、送信端末と受信 端末間のデータ転送にかかる時間(以下、RTT(roun d trip time)という)を計測し、この遅延時間の増加 を検出した際に転送を一時停止し、スロースタートと呼 ばれる方法で徐々に転送レートを上げていくものがあ る。

【0004】第2の転送レート制御方法としては、AT M (asynchronous transfer mode) ネットワークの帯域 40 を段階的に上げることができる。 保証サービスのように、送信端末と受信端末間で、デー タの転送開始前に予め使用する転送レートを申告し、送 信端末がその転送レートに合うように転送制御を行うも のがある。

## [0005]

【発明が解決しようとする課題】しかし、第1の転送レ ート制御方法によれば、受信端末における映像等の再生 動作にかかわらず、ネットワーク上の転送遅延時間のみ で判断してデータ転送を停止するので、そのデータを受

でない場合には、アンダフローが発生し映像等の再生が 途切れる場合がある。

【0006】よって、この第1の転送レート制御方法は 受信側で途切れなく再生する必要のある映像信号のよう な実時間性データの転送レート制御方法には適していな

【0007】第2の転送レート制御方法によれば、帯域 保証されているため、複数端末が同時にネットワークへ データを転送しても、第1の方法のような問題は起こら 該計算手段による計算により得られたRTTと、受信さ 10 ない。しかし、各端末間の予約時間が重なった場合に は、予め定められた帯域の合計値を超える新たな予約に 対してはデータの転送は許可されないため、同時に利用 できる蓄積送信端末/受信再生端末の台数が制限され る。

> 【0008】特に、断続的にデータ転送の要求がある場 合には、未使用帯城があるにもかかわらず、定められた レートで転送するため平均的なネットワーク利用効率が 低く抑えられる場合がある。

【0009】本発明の目的は、上記のような問題点を解 20 決し、良好な実時間再生を行うことができるように送出 レートを制御することができる蓄積送信端末を提供する ことにある。

#### [0010]

【課題を解決するための手段】本発明は、蓄積してある 実時間性を有するデータを、ネットワークに接続されて いる受信再生端末からのデータ送信要求に応答して、該 ネットワーク上に送信する蓄積送信端末において、RT Tおよびパッファ充足度と、送出レートとを対応させて ストアしたストア手段と、前記受信再生端末からのバッ 30 ファ充足度情報を受信する度にRTTを計算する計算手 段と、該計算手段による計算により得られたRTTと、 受信されたバッファ充足度情報とに対応する送出レート を前記ストア手段から取り出す取出手段と、該取出手段 により取り出された送出レートでデータを転送する制御 手段とを備えたことを特徴とする。

【0011】制御手段は、計算手段による計算により得 られたRTTが予め定めた基準値以下か否かを判定する 判定手段を有し、該判定手段により肯定判定された場 合、バッファ充足度が所定値に達するまで、送出レート

## [0012]

【発明の実施の形態】以下、本発明の実施の形態を図面 を参照して詳細に説明する。

【0013】図1は本発明の一実施の形態を示す。これ は通信システムの例であり、複数の蓄積送信端末1と複 数の受信再生端末2がネットワーク3を介して相互に接 続してある。

【0014】図2は図1の蓄積送信端末1の構成を示 す。図2において、3は図1と同一部分を示す。蓄積送 信している端末の再生用バッファにあるデータ量が充分 50 信端末1はデータ蓄積装置10と送信端末20とを有す

1

特開2001-257715

る。

【0015】データ蓄積装置10は画像、音声等を蓄積 するためのものである。

【0016】送信端末20はエンコード処理部201 と、送出レート制御部202と、送出レート制御情報処 理部203と、トランスポートプロトコル処理部204 と、下位層プロトコル処理部205とを有する。

【0017】蓄積送信端末1は、受信端末40からのデ ータ送信要求に応答して、データ蓄積装置10に保存さ 端末40に送信するものである。

【0018】エンコード処理部201はデータ蓄積装置 10から取り出したデータを例えばMPEG2のデータ 形式に変換するものである。送出レート制御部202は データ蓄積装置10からのデータ取出速度をネットワー ク3への送出レートと等しくなるように制御するととも に、送出レート制御情報処理部203により決定された 送出レートに基づきレート制御を行うものである。

【0019】送出レート制御情報処理部203は、RT Tおよびバッファ充足度と、送出レートとを対応させて ストアしてあり、受信端末40からACK(acknowledg ment) を受信する度にRTTを計算するとともに、得ら れたRTTと、ACKに付加されているバッファ403 のパッファ蓄積量BUFとから、対応する送出レートを 取り出すものである。ここで、ACKはデータが受信端 末40で正常に受信されたことを表すものである。RT Tはデータがトランスポートプロトコル処理部204か ら送出されてから、ACKが当該送信端末20の送出レ ート制御情報処理部203に到着するまでにかかった時 間である。

【0020】RTTおよびバッファ充足度と、送出レー トとの対応関係の一例を図3に示す。ただし、Raはレ ート変更直前の送信レート、ROは受信端末におけるデ ータの再生速度、minは送信レートの下限値を示す。 【0021】トランスポートプロトコル処理部204は エンコード処理部201によりエンコードされたデータ にトランスポートプロトコルヘッダを付加して得られた データを、下位層プロトコル処理部205に転送すると ともに、下位層プロトコル処理部205からACKが転 するものである。

【0022】下位層プロトコル処理部205は、トラン スポートプロトコル処理部204から転送されたデータ に下位層プロトコルヘッダを付加して得られたデータ を、ネットワーク3上に送出するとともに、ACKを受 信した際に、トランスポート層プロトコル処理部204 に転送するものである。

【0023】図4は図1の受信再生端末2の構成を示 す。図4において、3は図1と同一部分を示す。受信再 生端末2は受信端末40とモニタ50とを有する。

【0024】受信端末40は下位層プロトコル処理部4 01と、トランスポートプロトコル処理部402と、バ ッファ403と、バッファ蓄積量送信部404と、バッ ファ蓄積量監視部405と、デコード処理部406とを 有する。受信端末40は送信データを正常に受信した場 合には、蓄積送信端末1にACKを返信する。

【0025】受信端末40はネットワーク3上のデータ を下位層プロトコル処理部401により受信したデータ から下位層プロトコルヘッダを取り除き、得られたデー れている当該要求データをネットワーク3を介して受信 10 タをトランスポートプロトコル処理部402に転送する とともに、トランスポートプロトコル処理部402から のACKに下位層プロトコルヘッダを付加し、ネットワ ーク3上に転送するものである。

> 【0026】トランスポートプロトコル処理部402は 下位層プロトコル処理部401から受信したデータから トランスポートプロトコルヘッダを取り除き、得られた データをバッファ403に転送するとともに、バッファ 蓄積量送信部404より転送された、バッファ蓄積量情 報が付加されているACKを下位層プロトコル処理部4 20 01に転送するものである。

【0027】バッファ蓄積量送信部404はバッファ蓄 積量監視部405により得られたバッファ403の蓄積 量BUFを、ACK発行タイミングでバッファ蓄積量監 視部405から取り出し、ACK発行タイミングでトラ ンスポートプロトコル処理部402に転送するものであ る。バッファ蓄積量監視部405はバッファ蓄積量送信 部404により指定されるタイミングでバッファ蓄積量 情報をバッファ蓄積量送信部404に転送するものであ る。バッファ403はFIFO (first-in first-out) で動作し、トランスポート層プロトコル処理部402か ら転送されたデータを蓄積するとともに、デコード処理 部406が指示するデータレートでデコード処理部40 6にデータを転送するものである。デコード処理部40 6はパッファ403から転送されたデータをデコードし モニタ50に表示するものである。

【0028】計算により得られたRTTが予め定めた基 準値以下である場合には、バッファ充足度が所定値に達 するまで、送出レートを段階的に上げることができる。 【0029】図5は蓄積送信端末1による処理手順の一 送された際に、送出レート制御情報処理部203に転送 40 例を示すフローチャートである。受信再生端末1からデ ータ要求を受けると(S40)、送出レート制御部20 2により送信レートを初期化し(S41)、データ要求 のあったデータをデータ蓄積装置10から取り出す。そ して、取り出されたデータをエンコード処理部201に よりMPEG (moving picture coding experts grou p) にデータ変換し、得られたデータに、トランスポー トプロトコル処理部204によりトランスポートプロト コルヘッダを付加し、さらに、下位層プロトコル処理部 205により下位層プロトコルヘッダを付加し、ネット 50 ワーク3上に送出を開始する(S42)。データ開始時

3

特開2001-257715

のデータ送信は初期化された送出レートで行われる。 【0030】ACKを受信すると(S43)、送出レー ト制御情報処理部203によりRTTを計算し(S4 4)、得られたRTTと、ACKに付加されたデータ蓄 積量BUFの情報とに対応する送出レートを取り出し、 取り出された送出レートに基づき送出レート制御部20 2により送出レートを変更する(S45)。データの送 信は受信再生端末2からの送信停止要求を受信するまで

5

【0031】データの送信停止要求を受信すると(S4 10 【図4】図1の受信再生端末2の構成を示すブロック図 6)、直ちに送信を停止し(S47)、新たなデータ要 求があるまで待機する。

【0032】図6は受信再生端末2による処理手順の一 例を示すフローチャートである。データ要求を送信再生 端末1へ発行し(S50)、その後、データを受信する と(S51)、受信したデータをバッファ403に蓄積 し(S56)、データを適切なレートで再生する(S5 7)。データの再生処理と同時に例えば10msec程度の 間隔で、バッファ403のデータ蓄積量BUFの情報を 取得し(S52)、取得したデータ蓄積量BUFの情報 20 10 データ蓄積装置 をACKに付加しネットワーク3上に送信する (S5) 3)。

【0033】データの送信停止要求が発行されると (S 54)、バッファ403内に蓄積されたデータと、送信 停止要求後に到着したデータを消去する(S55)。

【0034】従って、ネットワーク3上で同時に複数の 蓄積送信端末1と受信再生端末2が動作しても、受信側 で映像・音声信号を切れ目なく継続して良好に実時間再 生することができ、ネットワーク3の輻輳を回避するこ とができる。

#### [0035]

継続される。

【発明の効果】以上説明したように、本発明によれば、

上記ように構成したので、良好な実時間再生を行うこと ができるように送出レートを制御することができる。

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明の一実施の形態を示すブロック図であ

【図2】図1の蓄積送信端末1の構成を示すブロック図 である。

【図3】RTTおよびバッファ充足度と、送出レートと の対応関係の一例を示す図である。

である。

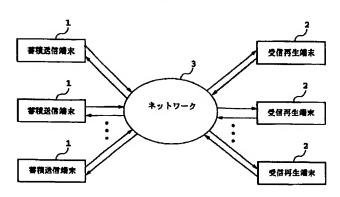
【図5】蓄積送信端末1による処理手順の一例を示すフ ローチャートである。

【図6】受信再生端末2による処理手順の一例を示すフ ローチャートである。

## 【符号の説明】

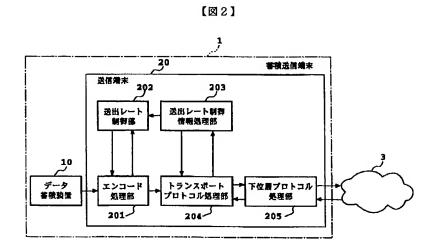
- 1 蓄積送信端末
- 2 受信再生端末
- 3 ネットワーク
- - 20 送信端末
  - 40 受信端末
  - 50 モニタ
  - 201 エンコード処理部
  - 202 送出レート制御部
  - 203 送出レート制御情報処理部
  - 204.402 トランスポートプロトコル処理部
  - 205.401 下位層プロトコル処理部
  - 403 バッファ
- 30 404 バッファ蓄積量送信部
  - 405 バッファ蓄積量監視部
  - 406 デコード処理部

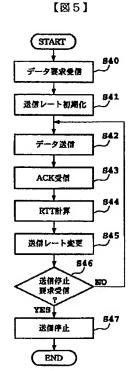
【図1】



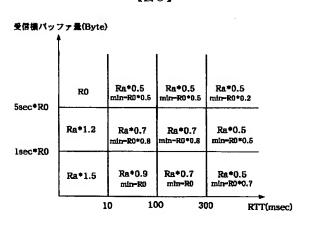
(5)

特開2001-257715

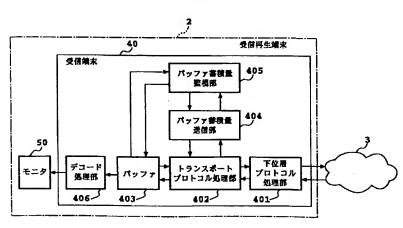




【図3】



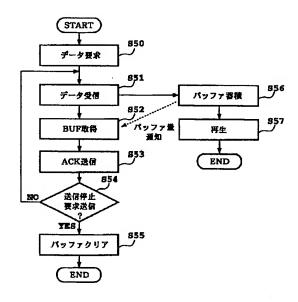
【図4】



(6)

特開2001-257715

# 【図6】



フロントページの続き

H O 4 N 7/173

(51) Int. Cl. 7

識別記号

620

HO4L 11/20

FΙ

テーマコード(参考)

D 9A001

Fターム(参考) 5B077 AA14 DD02 DD11

5B089 GA11 GA21 GB01 HA10 JA33

JB04 JB05 KA12 KB10 KC14

KD01 KD09 KE10

5C064 BA01 BB05 BC16 BC23 BD02

BD13

5K030 GA03 HA08 JT10 KA04 KA06

KAO8 LCO1 LCO9 LE16 LE17

MA13 MB06 MB15

5K034 AA01 CC02 EE11 FF13 HH56

MM08 NN22 QQ04

9A001 BB04 CC07 DD10 JJ13 JJ25

**KK56**